# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

04-125764

(43)Date of publication of application: 27.04.1992

(51)Int.Cl.

G06F 15/00

G06F 13/00

(21)Application number: 02-246111 (22)Date of filing:

18 09 1990

(71)Applicant : FUJITSU I TD

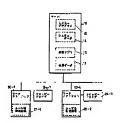
(72)Inventor: OKA NOBUYUKI

# (54) CONTROL METHOD FOR SMALL-SCALE GENERAL PURPOSE LAN SYSTEM

# (57)Abstract:

PURPOSE: To create a system environment to be easily used for a user and a system manager utilizing shared resources by using a common or shared application software and a shared data after inputting a code for specifying the name of the user.

CONSTITUTION: When the name of the user is inputted, the name of the user is checked and stored by a system program 12. Afterwards a shared application program 16 is loaded and executed from a server 10. Afterwards, a processing is executed by the shared application program, and access is performed to a shared data 16 in the server 10. When the application program is completely processed, the system program 12 is loaded from the server 10 again, and control is returned to the system program 12. Thus, the system can recognize which user performs access, and the easily usable environment is created for the user and the manager utilizing the shared resources



⑩ 日本 国 特 許 庁 (IP)

⑪特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報(A)

平4-125764

®Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号 7218-5L

❸公開 平成 4年(1992) 4月27日

G 06 F 15/00 13/00

3 3 0 D

7368-5B

審査請求 未請求 請求項の数 6 (全13頁)

60発明の名称 小規模汎用LANシステムの制御方法

> ②)特 願 平2-246111

20出 爾 平2(1990)9月18日

内

70発明者

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富十通株式会社

の出 顧 人 富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

70代 理 人 弁理十 青 木 朗 外 4 名

# 鲷

#### 1. 発明の名称

小規模汎用LANシステムの制御方法

#### 2. 特許請求の範囲

1. 使用するユーザ名を特定するコードをワー クステーション側から入力し、

該ユーザ名を特定するコードの入力後において、 共有アプリケーションソフトウェアあるいは共用 アプリケーションソフトウェアおよび共有データ を使用する各段階を具備することを特徴とする小 規模汎用LANシステムの制御方法。

2. 前記ユーザ名を特定するコードを入力する 股階は、ユーザ名を特定するコードを配録したフ ロッピーディスクを挿入し、終フロッピーディス クから該コードを読みとる各段階を具備する請求 項1記載の小規模汎用IANシステムの制御方法。 3. ユーザが使用するワークステーション名を

取り込み、

前記アクセスすべきアプリケーションソフトウ ェア名を入力し、

該ワークステーション名に対応付けて前記ユー ザ名と該アプリケーションソフトウェア名とを記 録する各股階をさらに具備する策求項1または? 記載の無御方法。

4. 利用が予定されるすべての共有データタに 対応付けて該共有データの使用状況、使用ユーザ 名、使用ワークステーション名、および使用開始 時刻を記録するデータ使用状況テーブルの領域を 確保し、

初期状態として該使用状況テーブル中の使用状 況の項目をすべての共有データについて未使用に 初期化1...

ユーザが使用するワークスチーション名を取り

前記アクセスすべきアプリケーションソフトウ ェア名を指定し、

予め記録されたアプリケーションソフトウェア 名と該アプリケーションソフトウェアで使用する 共有データとの対応テーブルを参照することによ って該指定されたアプリケーションソフトウェア でアクセスすべき共有データを特定し、

使用中であれば使用不可のメッセージと共に核 データ使用状況テーブル内の核当個所に記憶され た使用ユーザ名、使用フータストーション名、お よび開始時刻を出力する及階をさらに具備する 請求項1または9起輪の創御方井。

5. ユーザ名と該ユーザが使用する共有アプリケーションソフトウェア名との対応関係を予め記憶し.

該特定されたアプリケーションソフトウェアに 分岐する各段階をさらに具備する請求項1または 2 記載の制御方法。

6. 前記使用されるアプリケーションソフトウェア内において前記使用ユーザ名に応じて前記共有データ内のアクセスすべきデータを特定する段響をさらに具備する請求項1または2記載の制御方法。

## 3. 発明の詳細な説明

# 〔概 要〕

比較的小規模の汎用ローカルエリアネットワーク(LAN) システムの制御方法に関し、

共有資源を利用するユーザおよびシステム管理 者にとって使い易いシステム環境を創出すること の可能な小規模汎用LANシステムの制御方法を 提供することを目的とし、

使用するユーザ名を特定するコードをワークス

#### [産業上の利用分野]

本発明は、比較的小規模の汎用ローカルエリア ネットワーク(LAN)システムの制御方法に関する。 LANを構築するための手法としては、目的と するシステム専用のオペレーティングシステム。 (OS)を開発して実現する手法と、パーソナル コンピュータ等の比較的小規模なコンピュータ機 器で一般的に使用される標準的なOS(例えばNS -005(登録南標))にネットワークを構成するため の汎用ソフトウェア(例えばNS-REYORKS(商標)) を組み合わせて実現する手法とがある。

本発明は、後者の手法で構築された、一般には パソコンLANと称される比較的小規模で汎用の LANシステム(以下、小規模汎用LANシステ ムと称することとする)の制御方法に関するもの である。

#### 〔従来の技術〕

前述した小規模汎用 L A N システムにおいては、 共有質調としてのアプリケーションプログラムお よびデータはサーバ側に格納され、ワークステーションの側からこれらをアクセスする際には仮想 ドライブ内のファイルとしてアクセスされる。 レ ークステーションの側からはサーバの存在を登載 することなく、独立したコンピュータに前述の標準 O S が搭載されている場合とはぼ同等に取り扱 うことができな。またこのとき、ユーザの識別を 行なっているで、利用者は匿名で共有変調に アクセスする形になる。

ユーザからのアクセスを制限する機能としては、 共有質測をグループ分けして、そのグループごと にアクセスランク (読み出しのみ、読み書き可能、 新規ファイルの作成可能)を設定する機能および 上記グループごとあるいは特定ファイルごとにア クセス制限のためのパスワードを設定する機能に とどまっている。

また、共有データの排他制御の機能の点では、 利用者がアクセス中に他の利用者がアクセスしよ うとしたときに、ファイルオープンを試みる時点 で使用不可のメッセージが出るのみである。

### [発明が解決しようとする課題]

したがって、小規模汎用LANを有効に利用するため、共有資源を利用するユーザが使いやすく、また、システム管理者の管理業務を行い易いシステム環境としては不充分であった。

より具体的には、ユーザ名が認識されないので、 利用したユーザ名と対応付けた共有アプリケーションソフトウェアおよびワークステーションの利用状況を一元的に把握することが困難であった。

また、共有データへのアクセスが競合した場合、 利用中のユーザ名、あるいは利用開始時間がシス テムにおいて把握できていないので、競会する利 用者相互の調整が困難であり、また、ファイルオープンの時点で初めて利用が競合していることが 判明するので、それまでの作業が無駄になってし まう。

また、仮にシステムがユーザ名を認識することができれば、ユーザごとに使用するアプリケーションソフトウェアが決まっているような場合、あるいは、ユーザごとにアプリケーションソフトウェア内でアクセスするデータが異なる場合に、これらの関係を利用して操作性が改善されることが

製持される。

したがって本発明の第1の目的は、共有資源を 利用するユーザおよびシステム管理者にとって使 い島いシステム環境を創出することの可能な小規 傾汎用 LANシステムの制御方法を提供すること にある。

本発明の第2の目的は、上記のような環境を創出するためにユーザに要求される付加的な操作手順を極力簡略化し、また、このような環境を創出するためのシステムの開発コストを必要表小限に

とどめることの可能な小規模汎用LANシステムの制御方法を提供することにある。

本発明の第3の目的は、利用したユーザをと対 応付けた共有アプリケーションソフトウェエ犯形 でイフ・クステーションとの一元的にのの ですることとすることにより、見元がこのの 能アェブをおより、記しているのが 能アェブをよいるの利用分析を行なうことので し、まか、システムの利用分析を行なうことの使 まることに扱きるので は関し、A、N・ンステムの制動方法を提供 することに扱きる。

本発明の第4の目的は、共有データの排他制御 の機能を強化することによって、各ユーザが共有 データを有効に活用することのできる小規模汎用 LANシステムの制御方法を提供することにある。

本発明の第5の目的は、ユーザごとに使用する アプリケーションソフトウェアが決まっている場 合に用、利用手順を開略化することのできる小規模 現用LANシステムの制動方法を提供することに ある。

本発明の第6の目的は、ユーザごとにアプリケ

ーションソフトウェア内でアクセスするデータが 異なる場合に、利用手順を簡略化することの可能 な小規模汎用LANシステムの制御方法を提供す ることにある。

# [課題を解決するための手段]

前述の第1の目的は、使用するユーザ名を特定 するユードをワークステーション側から入力でし、 は 共力でで、フードの力後にいいは 共力でリケーションソフトウェアはび共力 でリケーションソフトウェンはび共用 を使用する名段階を具備することを特数とする。 規表用 L A N システムの制御方法において達成 切れる。

前途の第2の目的は、前配ユーザ名を特定する コードを入力する股階は、ユーザ名を特定するコードを記録したフロッピーディスクを挿入し、該フロッピーディスクから該コードを読みとる各股を具備する小規模汎用LANシステムの制動方法において違成される。 前述の第3の目的は、ユーザが使用するワークステーション名を取り込み、前記アクセスすべき アプリケーションソフトウェア名を入力し、該フークステーション名に対応付けて前記ユーザると 該 下降やさらに具備する制御方法において達成される。

前述の第4の目的は、利用が予定されるすべて の共有データ名に対応付けて該共有データの使用 大変、使用用のでは、使用マークステーションな よび便無関始時候し、初期状態として該使用状況 カーブル中の使用状況の項目をすべての共有データにの大きに カータワークステーションとのが使用する ステーブル中のを開発を対し込み、前記でタセスすべきアック・コンソフトウェアをを指定 し、予め配録では、アブリケーションソフトウェアを使用する ステーダになったアブリケーションソフトウェアを使用する ステータとの対応プレーションソフトウェーで使用する ステータとの対応プレーションソフトウェーな おって該権定されたアプリケーションソフトゥ。

アでアクセスすべき共有データを特定し、核デー タ使用状況テーブルを参照することによって核特 定された共有データの使用状況を翻べ、未使用で あれば該データ使用状況テーブル内の該当個所を 使用中に書き換えると共に前記入力された使用ユ ーザ名、前記取り込まれた使用ワークステーショ ン名、および使用開始時刻を該使用する共有デー タに対応付けて記憶した後に該指定されたアプリ ケーションソフトウェアに分岐し、該指定された アプリケーションソフトウェアの処理の終了後に 該当個所を使用中から未使用に書き換え、使用中 であれば使用不可のメッセージと共に絃データ使 用状況テーブル内の該当個所に記憶された使用ユ ーザタ、使用ワークステーションタ、および開始 時刻を出力する各段階をさらに具備する制御方法 において達成される。

前述の第5の目的は、ユーザ名と該ユーザが使用する共有アプリケーションソフトウェア名との 対応関係を予め配憶し、該対応関係を参照して前 記使用ユーザ名から使用すべきアプリケーション

ソフトウェア名を特定し、該特定されたアプリケ ーションソフトウェアに分岐する各段階をさらに 具備する制御方法において達成される。

前述の第6の目的は、前紀使用されるアプリケーションソフトウェア内において前記使用ユーザ 名に応じて前記共有データ内のアクセスすべきデ タタを特定する股階をさらに具備する制御方法に おいて達成される。

#### 〔作 用〕

共用アブリケーションソフトウェアあるいは共 有アブリケーションソフトウェアおよび共有データを使用する前にユーザを入力することによって、どのユーザがアクセスを行ったかをシステム び駆戦することができるようになり、ユーザにといまく、システム管理者の管理業務を行い あい環境が創出される。

このユーザ名の入力方法として、前述のように ユーザ名が記録されたフロッピーディスクを押入 し、これを読み取る方式とすることによって、ユ ーザにとってキー操作等の頃しい操作が不要とな り、また、入力操作を容易にするためにIDカー ド等を挿入する方式のように、特殊な入出力ハー ドウェアおよびソフトウェアを新たに用意する必 要がなくなる。

ワークステーション名と対応付けて使用したユーザのユーザ名とアプリケーションソフトウェアとを記録することによって、ワークステーションメントウェアの利用状況の把握が容易となるので、システムの機能アップおよび降害発生時の原因発見のために有用なデータは供けされ、システムの利用分析も容易に行なったができまれてなる。

データ利用状況チーブルを作成し、前途のよう これを活用することによって、排他制御報が即座 が強化され、競合相手の利用者名等の影響 にわかるので、利用者間でまた。 ことができるようになり、また、アプリケーシャン ソフトリェアの利用開始の時点で競台している。 ことが判明するので、無数な労力が削減 予め配憶されたユーザとアプリケーションソフトウェアとの対応関係を利用することによって、ユーザ名を前述の賃作で入力するだけでアプリケーションソフトウェアの選択の賃作が不要となる。また、アプリケーションソフトウェア内で、既に入力されているユーザ名を利用することにより、ユーザ名を入力してアクセスすべきデータを特定するようなアプリケーションソフトウェアの実行

#### [実施例]

第1回は本発明の制御方法が適用されるパソコンLANシステムの構成を表わす図である。

中にユーザ名を入力する操作が不要となる。

サーバ10には共用アプリケーションプログラム (以下共用アプリまたはアプリと称する) 16と、 共用データ18、およびパソコンLANで必要とさ れるハードウェア、ソフトウェア (図示せず) の がに本発明の制面方法を実現するためのシステム プログラム12およびそれによって生成されるシス テムデータ14が格納される。図示しないがサーバ 10には特にシステムデータ14の内容を出力するための共有の出力装置、例えばブリンタが接続されている。

ワークステーション $20-1\cdot 20-2$  …にはそれ ぞれパソコン LANで必要とされるソフトウェア、ハードウェアの他に、ユーザ名配種領域 $22-1\cdot 22-2\cdot$  … が確保されている。またフロッピード  $74-724-1\cdot 24-2\cdot$  … は、特にユーザ名の読み 込みのために使用される。

第2図は本発明の第1の実施例を表わすフローチャートである。以下、第1図および第2図を参照して時期する。

プログラムは、ユーザの要求入力待ち状態となる。 ユーザの要求は、キーボードの打鍵等により行わ れ、アプリへのアクセス要求とLANシステムの 終了要求とがある。ユーザによりアプリへのアク セス要求がされた場合 (ステップ b) 、システム プログラムは、ユーザにユーザ名の入力を要求す る。ユーザは、その要求によりユーザ名を入力す る (ステップ c) 。 システムプログラムは、ユー ザ名が入力されると、ユーザ名をチェックし、記 憶する。そして、その後、サーバ10より共用アプ リケーションプログラム16をロードし、実行させ る(ステップd)。これ以後は、アプリにより処 理が行われ、必要に応じてサーバ10の共用データ 16へのアクセスが行われる。アプリの処理が終了 すると、再び、システムプログラム12がサーバ10 よりロードされ、システムプログラムに制御が厚 る。以下これを繰り返す。また、システムプログ ラムがユーザの要求待ち状態の時、ユーザがLA Nシステムの終了要求をすると(ステップa)、 システムプログラムは、LANシステムを終了す

る。上記動作により、システムは、共用資源に対 し、どのユーザがアクセスを行ったかを認識する ことができる。

第3 図は本発明の第2 の実施例を扱わすフロー チャートである。以下第1 図、第3 図を参照して かたを説明する。前述の実施例と同様に、L A N システムがスタートし、システムがユーザの要求 ち状態にあるとき、ユーザはアブリへのアクセ ズ要求をするにさきだちワークステーション20-に接続されたフロッピーディスクドライブ24-1 に自分のユーザ1 Dフロッピーを重着(セット) する。その後、ユーザがアプリへのアクセス要求 を行うと (ステップ b) 、システム (システムブ ログラム) は、フロッピーディスクドライブにセ ットされたフロッピーのデータを読み込み(ステ ップc)、まず、フロッピーがユーザIDフロッ ピーであるかチェックする (ステップd)。ユー ザIDフロッピーには、特定のフォーマットでユ ーザ名を記憶させておくので、そのフォーマット と一致するデータが記憶されているかどうかによ りユーザIDフロッピーか否かをチェックする訳 である。チェックの結果、フロッピーがユーザ IDフロッピーであると判定された場合ユーザ名 を読み込み(ステップ f)、次に、そのユーザ名 がユーザのものであるかユーザに確認する(ステ ップg)。確認してOKであれば、そのユーザ名 を記憶する(ステップh)。そして、アプリ起動 の処理に移行する(ステップi)。もし、フロッ ピーがユーザIDフロッピーでない場合は、フロ ッピーがユーザ I Dフロッピーでないことを画面 に表示してユーザに通知する(ステップe)。そ の後、システムはユーザ要求待ち状態に更る。また、ユーザ名をユーザに確認した際、NGの場合 も、ユーザ要求待ち状態にもどる。

従来、ユーザ職別情報をシステムに入力する方 株としては、キーボードにより一定の文字列を入 カする方法およびユーザ識別情報を磁気カードに あらかじめ記憶しておき、その磁気カードを磁気 カードリーダにより読み込ませる方法が一般的で ある。しかし、小規模なパソコンLANのユーザ 顧別に用いることを考えると、キーボードによる 場合、ユーザのキー操作が増え、操作の煩雑さが 増大し、また、誤った入力が発生しやすい。また、 磁気カードを用いる場合は、各ワークステーショ ンに研究カードリーダを接続する必要があり、ま た、あらかじめ磁気カードにデータを書き込むに も専用の装置が必要である。さらに、磁気カード リーダ/磁気カードライタはパソコン(ワークス テーション) に標準装備されていないため、イン タフェースのプログラムの開発が必要になる。

ところが、本実施例で説明した方法によれば、

フロッピーディスクドライブは、各パソコン(ワークステーション)に標準で実験されており、インクフェースプログラムも完飾しているためをサークステーションに何ら新たな付加製度を必要とせず、また、インタフェースプログラムの開発もほとんど必要としない。また、遊気カードに比べフロッピーのほうが購入が容易でコストも安い。さらに、ユーザ「Dプロッピーをフロッピードライブにセットするだけでよいので、ユーザの機件の機力を被決させ、購入力も防止できる。

ただし、一般に避気カードによる場合に比べ、 ユーザ酸別のユニーク性(不正使用の防止力)は 多なが、小規模LANにおいては、ユニーク性の 劣化は許客できる。すなわち、本実施例の方法に よれば、小規模LANにおいて、ユーザの使い さの阻害を最小限におさえ、かつ、開発別間 かが、開発コスト・運用コストが小さい、ユーザの機別が放っ サの機別方法を提供することが可能となる。

前の実施例と同様に、終了/アクセス要求の分

第4回は本発別の第3の実施例を表わすフローチャートである。以下第1回、第4回を参照して 動作を規則する。前と同様にワータステーション 20-1でユーザがアプリにアクセステーション ては関する。他のどのワータステーションにも動作は同じである。まず、ワータステーション ェン20-1において、LANシステムをスタート すると、サーバ10よりシステムアリし、システンマファーション20-1上にロードし、シススステンコクラステスクスステ

ーション20-1は、LANシステムスタート時に、 あらかじめ設定されていたワークステーション名 をシステムに取り込み(ステップa)、その後ユ ーザの要求入力待ち状態となる。ユーザの要求は、 キーボードの打鑵等により行われ、アプリへのア クセス要求とLANシステムの終了要求とがある。 ユーザによりアプリへのアクセス要求がされた場 合(ステップC)、メニューを表示してユーザが メニューから処理を選択する等により、そのアプ リ名を入力させる(ステップd)。次に、システ ムプログラムは、ユーザにユーザ名の入力を要求 する。ユーザは、その要求によりユーザ名を入力 する (ステップe)。システムプログラムは、ユ - ザ名が入力されると、ユーザ名をチェックし、 記憶する。さらに、その時の年月日、時刻をシス テムがもっている時計から取り出す。そして、年 月日、時刻、ワークステーション名、ユーザ名、 アプリ名を利用状況記録テーブルに記録する (ス テップ f)。それが終了すると、サーバ18よりユ ーザが指定した共用アプリケーションプログラム

をロードし、実行させる(ステップg)。これ以 後は、アプリにより処理が行われ、必要に応じて サーバ10の共用データ18へのアクセスが行われて アプリの処理が終了すると、再び、システムプロ グラムがサーバ10よりロードされ、システムプロ グラムに制動が戻る。以下これを繰り返す。また、 システムプログラムがユーザの要求待ち状態の時、 ユーザがLANシステムをの終了要求をすると (ステップ b)、システムプログラムは、LAN システムを終了する。

利用状況記録テーブルは、サーバ10内のシステムデータ14の一部であり、各ワークステーションからアクセスが行われる。これにより、各ワークモテーションからエーザが共用アプリにアクセスした利用状況が全て記録されることとなる。これを、システム管理者が必要に応じて、読み出し分析することにより、システムの機能アップの資料を得ることが可能になるとともに、障害発生時の限別条股份資料になる。

前に述べた実施例と同様にして、終了/アクセ

ス要求の分岐とアプリ名の入力とは、複数のアプ リとシステム終了とを選択肢とするメニューを罰 面に表示し、そのメニューからユーザが処理を選 択することにより実現することが好滅である。ま た、ユーザ名の入力は、前述したように、ユーザ I Dフロッピーから読み取る方法か、キーポード の打鍵により入力する方法か、ユーザごとに配ら れた磁気カードから読み取る方法による。ユーザ 名が入力された直後に、利用状況の記録を利用状 況記録テーブルのデータとして追加記録する。ア プリはメニューの選択に従って処理を分岐させる。 第5 図は本発明の第4の実施例を表わすフロー チャートである。以下第1回、第4回を参照して 動作を説明する。ここでは、ワークステーション 20-1でユーザがアプリにアクセスする場合につ いて説明する。他のどのワークステーションにお いても動作は同じである。まず、ワークステーシ ョン20-1において、LANシステムをスタート すると、サーバ10よりシステムプログラム12をワ -クステーション20-1上にロードし、システム

プログラムの実行を開始する。まず、ワークステ ーション20-1は、LANシステムスタート時に、 あらかじめ設定されていたワークステーション名 をシステムに取り込み(ステップa)、その後ユ - ザの要求入力待ち状態となる。ユーザの要求は、 キーボードの打纜等により行われ、アプリへのア クセス要求とLANシステムの終了要求とがある。 ユーザによりアプリへのアクセス要求がされた場 合(ステップC)、メニューを表示してユーザが メニューから処理を選択する等により、そのアプ り名を入力させる(ステップ d)。次に、システ ムプログラムは、ユーザにユーザ名の入力を要求 する。ユーザは、その要求によりユーザ名を入力 する (ステップ e) 。 システムプログラムは、ユ ーザ名が入力されると、ユーザ名をチェックし、 記憶する。次に、ユーザの選択したアプリ名に対 し、アプリ名・データ名対応テーブルを検索して、 該当アプリで使用するデータのデータ名を得る (ステップ f)。このデータ名に対し、データ使 用状況管理テーブルを検索し(ステップg)、こ

のデータの使用状況を期べる (ステップ h)。使 用状況ステータスの項目のステータスコードが去 使用を示していれば、データ使用状況管理テーブ ルの使用状況ステータスに使用中を示すステータ スコードを書き込み、さらに、その時の時刻をシ ステムがもっている時計から取り出して、データ 使用状況管理テーブルの対応するデータ名のレコ ードにつきユーザ名、ワークステーション名、使 用開始時刻、アプリ名を書き込む (ステップ j)。 それが終了すると、サーバ10よりユーザが指定し た共用アプリケーションプログラムをロードし、 実行させる(ステップk)。これ以後は、アプリ により処理が行われ、必要に応じてサーバ10の共 用データへのアクセスが行われる。アプリの処理 が終了すると、再び、システムプログラムがサー パ10よりロードされ、先に使用中にセットしたデ -タ使用状況管理テーブルの対応するデータ名の レコードにつき(ワークステーション名をキーに して該当レコードを見つけだして) 使用状況ステ ータスを未使用を示すステータスコードに書き替

本実施例においては、ユーザがアクセス要求し 直後に、他のユーザがデータを使用中でないかチェックするため、従来のシステムのようにアプリ にはいってからデータの排他制御でエラーになる

ことを避けることができる。また、だれがどのワークスチーションで使用中かを知らせることにより、データ使用中のユーザにはやく使用をきりあげるようにたのむことができる。また、練客が発生してデータが無意味に専有された場合も、原因の実明と対策に有効な情報となる。

前に近くで実施例と同様に、終了/アクセス要求の分岐とアとである人力とは、複数のアプリのとなった。 をの入力とは、複数のアプリのとなった。 を表示し、そのメニューをからユーザが起煙を選択することによった。 カーンのは、前途したようにユーザIDファビトカカすら彼の方法にカーボードのにないた地 気カードから彼の方法によっずごとこっずるカードから彼の方法による。ユーザをが入力すら彼の方法による。ユーザをが入力された確し、メニューがとが入力された直接により指定された。 地域がアクセス要求のばあいば、そのアプリ名に対すアプリ名に対応するデータ名を募る。

ここで、アプリ名・データ名対応テーブルにお

いては、ひとつのアプリ名に複数のデータ名が対 応していてもよく、また、逆にひとつのデータ名 に対応して複数のアプリ名が対応していてもよい。 第6図は本発明の第5の実施例を表わすフロー チャートである。以下第1回、第6回を参照して 動作を説明する。ここでは、ワークステーション 20-1でユーザがアプリにアクセスする場合につ いて説明する。他のどのワークステーションにお いても動作は同じである。まず、ワークステーシ ョン20-1において、LANシステムをスタート すると、サーバ10よりシステムプログラム12をワ ークステーション20-1上にロードし、システム プログラムの実行を開始する。そして、システム プログラムは、ユーザの要求入力待ち状義となる。 ユーザの要求は、キーボードの打翻等により行わ れ、アプリへのアクセス要求とLANシステムの 終了要求とがある。ユーザによりアプリへのアク セス要求がされた場合(ステップb)、システム プログラムは、ユーザにユーザ名の入力を要求す る。ユーザは、その要求によりユーザ名を入力す

る (ステップ C) 。システムプログラムは、ユー ザ名が入力されると、ユーザ名をチェックし、記 憧する。次に、ユーザの入力したユーザ名に対し、 ユーザ名・アプリ名対応関係登録テーブルを検索 して、該当ユーザ名に対して登録されたアプリ名 を得る(ステップd)。そして、そのアプリ名に 対応する共用アプリケーションプログラムをサー バ10よりロードし、実行させる (ステップ e) 。 これ以後は、アプリにより処理が行われ、必要に 応じてサーバ10の共用データ16へのアクセスが行 われる。アプリの処理が終了すると、再び、シス テムプログラムがサーバ10よりロードされ、シス テムはユーザの要求待ちにもどる。以下これを繰 り返す。システムプログラムがユーザの要求待ち 状態の時、ユーザがLANシステムの終了要求を すると、システムプログラムは、LANシステム を終了する。これにより、ユーザ名を入力するだ けで、アプリ名を指定することなく、あらかじめ ユーザごとに登録されたアプリが実行される。

本実施例は、一番頻繁に利用するアプリがユー

ザにより異なる場合に、アプリにたどりつくまで の事順を少なくし、またユーザの機作を少なくす るのに有効である。この場合、各ユーザごとに一 番頻繁に利用するアプリのアプリ名とユーザ名と をして、アプリ名対応関係登録テー ブルに登録しておけばよい。

第7回は本発明の第6の実施例を表わす図説の る。以下第1回、第7回を参照して動作を設けて る。ます、ワークステーション20ー1にパロシンステムアートすると、サーバパロとり レステムアグラム12をワーククステーション20ー 1上にロードレ、システムアグラムの念。ユーザ リー・ボードの研験をはなら、コーザ リー・ボードの打破 N シンステムの終す、 東京は、キーボードの打破 N シンステムの終す、 アナーがは、シーザの表示のより行の終す、 東京は、キーボードの行成が、ア要要がされた場所により下プリへのアムプログラムは、ユーザなの人力をを入力する。 テップで)。システムプログラムは、ユーザなどがある。ユーゲは、カーデュアの人力名を入力する。

入力されると、ユーザ名をチェックし、記憶する。 次に、そのユーザ名をアプリに引き渡せるように、 アプリからもアクセスできるユーザ名記憶領域22 - 1にユーザ名を記憶させる。その後、システム は、共用アプリケーションプログラムをサーバ10 よりロードし、実行させる。これ以後は、アプリ により処理が行われるが、必要に応じてサーバ10 の共用データ18へのアクセスが行われるとともに、 ユーザ名記憶領域22-1をアクセスすることによ り、アプリからもユーザ名を参照でき、それによ り処理を分岐したり、対象となるデータをかえた り、アプリでのユーザの入力を省略する等が可能 になる。アプリの処理が終了すると、再び、シス テムプログラムがサーバ10よりロードされ、シス テムはユーザの要求待ちにもどる。以下これを繰 り返す。システムプログラムがユーザの要求待ち 状態の時、ユーザがLANシステムの終了要求を すると、システムプログラムは、LANシステム を終了する。これにより、システム制御下でユー ザ名を入力するだけで、アプリの中でもユーザタ

# を活用したアプリ制御が可能になる。

これにより、例えばあるユーザにはデータの入力・更新・照会の全でを許し、別のユーザには、 データの照会のみを許す等のデータアクセス制新 をアプリで行ったり、そのユーザが入力・更新す できデータのみそしにり込んで表示したりするこ とが可能になる。

# 〔発明の効果〕

以上説明した様に、本発明よれば、小規模汎用 LANにおいて、共有資源を利用するユーザが使 い思く、また、システムを管理する整理者がシス かるを管理し島いように出来、小規模汎用LAN かったのである。利用、利用環境の向上に等与するところが大きい。

## 4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明が適用されるシステムのシステム構成図、

第2図は本発明の第1の実施例を表わすフローチャート、

# 第3図は本発明の第2の実施例を表わすフロー

第4回は本発明の第3の実施例を表わすフロー

第5図は本発明の第4の実施例を表わすフロー

第6図は本発明の第5の実施例を表わすフロー

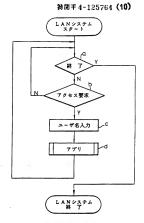
第7図は本発明の第6の実施例を表わすフロー

チャート。

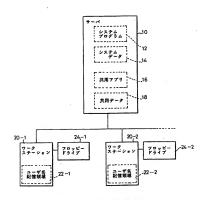
図において、

10…サーバ、

20-1,20-2…ワークステーション。



第1の実施例 第2网



システム構成図 第1図

